BỘ CÔNG THƯƠNG TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHIỆP TP. HỒ CHÍ MINH KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN



BÁO CÁO CUỐI KỲ MÔN: CƠ SỞ DỮ LIỆU

ĐỀ TÀI: QUẢN LÝ THƯ VIỆN

Giảng viên hướng dẫn: Th.S Nguyễn Thị Hoài

Th.S Lê Hữu Hùng

Mã lớp học phần: DHTMDT19C - 420300391603

Nhóm thực hiện : Nhóm 11

TP.HCM, ngày 09 tháng 05 năm 2025

BỘ CÔNG THƯƠNG TRƯỜNG ĐẠI HỌC CÔNG NGHIỆP TP. HỒ CHÍ MINH KHOA CÔNG NGHỆ THÔNG TIN

-----@<u>@</u>80-----



BÁO CÁO CUỐI KỲ MÔN: CƠ SỞ DỮ LIỆU

ĐỀ TÀI: QUẢN LÝ THƯ VIỆN

Giảng viên hướng dẫn: Th.S Nguyễn Thị Hoài

Th.S Lê Hữu Hùng

Mã lớp học phần: DHTMDT19C - 420300391603

STT	HQ VÀ TÊN	MSSV
1	Nguyễn Tuấn Duy	23699051
2	Nguyễn Việt Khánh	20016691
3	Nguyễn Trần Lan Phương	23666431
4	Phạm Ngọc Ánh Thi (NT)	23686911
5	Nguyễn Thị Phương Vân	23678481

Mục lục LỜI MỞ ĐẦU	1
LÒI CẨM ƠN	
PHẦN A: XÂY DỰNG LƯỢC ĐỔ ERD VÀ TẠO CSDL	
1. Xây dựng mô hình ER và ERD	
2. Chuyển sang lược đồ quan hệ	5
3. Cài đặt lược đồ quan hệ vào trong hệ quản trị CSDL SQL Server – nhập liệu bảng ít nhất 5 record	
4. Tự suy nghĩ ra mỗi thành viên 2 câu hỏi truy vấn (không trùng nhau) và giải bằng lệnh SQL (Xem ví dụ minh họa các câu hỏi trong bài tập 1)	
PHẦN B: CHUẨN HÓA CÁ NHÂN	
Câu 1. Cho lược đồ CSDL	18
Câu 2. Q(A,B,C,D,E,G)	19
Câu 3. Cho lược đồ quan hệ Q và tập phụ thuộc hàm F	19
Câu 4. Cho quan hệ r	20
Câu 5. Hãy tìm tất cả các khóa cho lược đồ quan hệ sau	21
Câu 6. Xét lược đồ quan hệ và tập phụ thuộc dữ liệu	21
Câu 7. Q(A,B,C,D,E,H)	21
Câu 8. Q(A,B,C,D)	22
Câu 9. Q(A,B,C,D,E,G)	23
Câu 10. Xác định phủ tối thiểu của tập phụ thuộc hàm sau	24
Câu 11. Xác định phủ tối thiểu của các tập phụ thuộc hàm sau	25
Bài tập tổng hợp	27
Câu 1. Cho biết dạng chuẩn của các lược đồ quan hệ sau	27
Câu 2. Kiểm tra dạng chuẩn Q(C,S,Z) F={CS→Z;Z→C}	27
Câu 3. Cho lược đồ CSDL	28
Câu 4. Cho lược đồ quan hệ Q(A,B,C,D) và tập phụ thuộc hàm F	29
Câu 5. Giả sử ta có lược đồ quan hệ Q(C,D,E,G,H,K) và tập phụ thuộc hàm F nh $F = \{CK \rightarrow H; C \rightarrow D; E \rightarrow C; E \rightarrow G; CK \rightarrow E\}$	
Câu 6. Cho lược đồ quan hệ Q(S,I,D,M)	30
Câu 7. Kiểm Tra Dạng Chuẩn	31
BẢNG PHÂN CÔNG NHIỆM VỤ	
MINH CHÚNG LÀM VIỆC NHÓM	
TRUY VÂN CÁ NHÂN	36

LỜI MỞ ĐẦU

Trong bối cảnh công nghệ thông tin phát triển mạnh mẽ, việc ứng dụng cơ sở dữ liệu vào quản lý thư viện trở nên ngày càng cần thiết nhằm tối ưu hóa hoạt động lưu trữ, tra cứu và khai thác thông tin. Đề tài "Quản lý thư viện" được triển khai với mục tiêu xây dựng một hệ thống dữ liệu chặt chẽ, hỗ trợ việc quản lý hiệu quả các loại tài liệu như sách, báo, tạp chí, đồng thời theo dõi thông tin về độc giả, tác giả và các lần xuất bản. Thông qua đề tài này, nhóm chúng em nghiên cứu áp dụng tổng hợp các kiến thức về mô hình dữ liệu quan hệ, chuẩn hóa và ngôn ngữ truy vấn SQL để thiết kế một hệ thống quản lý trực quan, hợp lý và dễ vận hành, góp phần hiện đại hóa công tác quản lý thư viện trong môi trường học thuật và thực tiễn.

LÒI CẨM ƠN

Trước tiên, nhóm chúng em xin gửi lời cảm ơn chân thành đến Trường Đại học Công Nghiệp TP. Hồ Chí Minh vì đã đưa môn học Cơ Sở Dữ Liệu vào chương trình đào tạo, một môn học thiết thực, góp phần quan trọng trong việc hình thành tư duy logic và năng lực xử lý dữ liệu cho sinh viên. Đặc biệt, nhóm chúng em xin bày tỏ lòng biết ơn sâu sắc đến thầy Lê Hữu Hùng và cô Nguyễn Thị Hoài – giảng viên bộ môn – người đã tận tình giảng dạy, truyền đạt kiến thức và luôn tạo điều kiện thuận lợi cho chúng em trong suốt quá trình học tập và thực hiện đề tài. Thông qua môn học Cơ Sở Dữ Liệu, chúng em không chỉ tiếp thu được những kiến thức nền tảng vững chắc về thiết kế hệ thống và quản lý dữ liệu, mà còn rèn luyện được kỹ năng làm việc nhóm và tư duy phân tích hệ thống. Đây chắc chắn sẽ là hành trang quý báu giúp chúng em tự tin hơn trong học tập và công việc sau này. Tuy đã cố gắng hoàn thành đề tài với tinh thần nghiêm túc và trách nhiệm, nhưng do hạn chế về kinh nghiệm thực tiễn, bài làm không tránh khỏi thiếu sót. Rất mong nhận được sự góp ý từ thầy và cô để nhóm chúng em có thể cải thiện và hoàn thành tốt hơn.

Chúng em xin chân thành cảm ơn!

PHẦN A: XÂY DỰNG LƯỢC ĐỔ ERD VÀ TẠO CSDL Bài 11: QUẨN LÝ THƯ VIỆN

Hệ thống được sử dụng để quản lý việc mượn sách trong một thư viện. Các tài liệu cho độc giả mượn có các thuộc tính là mã tài liệu (khóa), tên tài liệu (tựa đề). Tài liệu gồm 2 loại: sách và báo tạp chí.

Mỗi tựa đề sách cần được biết do tác giả nào viết. Thông tin về tác giả gồm mã tác giả (khóa), tên tác giả, năm sinh. Một tác giả viết nhiều sách, một sách có thể đồng tác giả. Mỗi tựa đề sách có nhiều lần xuất bản (tái bản). Thông tin về một lần xuất bản gồm có: lần xuất bản, năm xuất bản, khổ giấy, số trang, nhà xuất bản, giá, có hoặc không kèm đĩa CD. Lần xuất bản được đánh số 1, 2, 3, ... cho mỗi tựa đề sách, do đó có sự trùng nhau giữa các tựa đề sách khác nhau.

Mỗi lần xuất bản một tựa đề sách, thư viện nhập vào nhiều cuốn sách. Mỗi cuốn sách này được quản lý riêng dựa vào số thứ tự được đánh số từ 1, 2, 3, ...trong số các cuốn sách cùng tựa đề và cùng một lần xuất bản. Khi cho độc giả mượn, thông tin ghi trong thẻ độc giả phải xác định chính xác cuốn nào. Thông tin về mỗi cuốn sách này còn có thêm tình trạng để lưu tình trạng hiện tại của sách (tốt, rách, mất trang,...).

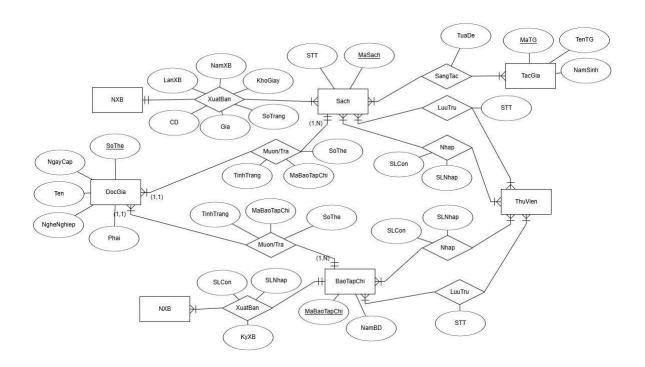
Khác với việc cho mượn sách, việc cho mượn báo tạp chí không cần chỉ chính xác tờ nào trong số các tờ cùng tựa đề và cùng một lần xuất bản. Tuy nhiên trong số này (cùng tựa đề và cùng một lần xuất bản), độc giả mỗi lần chỉ có thể mượn 1 tờ.

Mỗi tựa đề báo tạp chí cần các thông tin: năm bắt đầu phát hành, định kỳ (hàng ngày, hàng tuần hay hàng tháng), nhà xuất bản; đối với mỗi kỳ xuất bản cần biết số lượng tờ thư viện nhập về, số lượng tờ còn lại trong thư viện hiện tại (thuộc tính này được tính từ số tờ thư viện nhập về trừ đi số tờ đang có độc giả mượn).

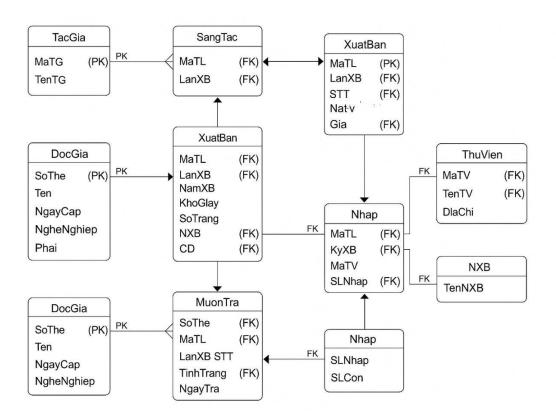
Thông tin về độc giả gồm số thẻ độc giả (khóa), ngày cấp thẻ, tên, nghề nghiệp, phái. Mỗi lần độc giả có thể mượn nhiều sách cũng như báo_tạp chí, thông tin cần lưu là ngày mượn và ngày trả cho từng tài liệu mượn.

1. Xây dựng mô hình ER và ERD

Mô hình ER



Mô hình ERD



2. Chuyển sang lược đồ quan hệ.

1. DocGia (SoThe, Ten, Phai, NgheNghiep, NgayCap)

Khóa chính: SoThe

Một độc giả có thể mượn nhiều sách hoặc báo.

2. Sach (STT, MaTL, SoTrang, KhoGiay, Gia, CD, LanXB, NamXB)

Khóa chính: STT

Khóa ngoại: MaTL → LoaiSach, CD → ChuDe, LanXB, NamXB → XuatBan

3. BaoTapChi (STT, MaTL, KyXB, NamBD, SLCon, SLNhap)

Khóa chính: STT

Khóa ngoại: MaTL → LoaiSach, KyXB, NamBD → XuatBan

4. XuanBan (LanXB, NamXB, Gia, KhoGiay, SoTrang, CD, NXB)

Khóa chính: (LanXB, NamXB)

Khóa ngoại: NXB → NhaXuatBan

5. NhaXuatBan (NXB, Ten, DiaChi)

Khóa chính: NXB

6. TacGia (MaTG, TenTG, NamSinh)

Khóa chính: MaTG

7. SangTac (STT, MaTG, TuaDe)

Khóa chính: (STT, MaTG)

Khóa ngoại: STT → Sach, MaTG → TacGia

8. MuonTraSach (SoThe, STT, TinhTrang, MaTL)

Khóa chính: (SoThe, STT)

Khóa ngoại: SoThe → DocGia, STT → Sach, MaTL → Sach

9. MuonTraBao (SoThe, STT, TinhTrang, MaTL)

Khóa chính: (SoThe, STT)

Khóa ngoại: SoThe → DocGia, STT → BaoTapChi, MaTL → BaoTapChi

10. LuuTruSach (STT, MaTV)

Khóa chính: (STT, MaTV)

Khóa ngoại: STT → Sach, MaTV → ThuVien

11. LuuTru Bao (STT, MaTV)

Khóa chính: (STT, MaTV)

Khóa ngoại: STT → BaoTapChi, MaTV → ThuVien

12. ThuVien (MaTV, TenTV, DiaChi)

Khóa chính: MaTV

13. NhapSach (STT, MaTV, SLNhap, SLCon)

Khóa chính: (STT, MaTV)

Khóa ngoại: STT → Sach, MaTV → ThuVien

14.NhapBaoTapChi (STT, MaTV, SLNhap,

SLCon)

Khóa chính: (STT, MaTV)

Khóa ngoại: STT → BaoTapChi, MaTV → ThuVien

3. Cài đặt lược đồ quan hệ vào trong hệ quản trị CSDL SQL Server – nhập liệu mỗi bảng ít nhất 5 record.

```
-- Create Database
CREATE DATABASE QuanLyThuVien2;
GO
USE QuanLyThuVien2;
GO
-- Bång THUVIEN
CREATE TABLE ThuVien (
 MaTV VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TenTV NVARCHAR(50),
 DiaChi NVARCHAR(100)
);
-- Bång DOCGIA
CREATE TABLE DocGia (
 SoThe VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 Ten NVARCHAR(50),
 Phai NVARCHAR(10),
 NgheNghiep NVARCHAR(50),
 NgayCap DATE
);
-- Bång TACGIA
CREATE TABLE TacGia (
 MaTG VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 TenTG NVARCHAR(50),
 NamSinh INT
);
-- Bång NHAXUATBAN
CREATE TABLE NhaXuatBan (
 MaNXB VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 Ten NVARCHAR(50),
 DiaChi NVARCHAR(100)
);
-- Bång SACH
CREATE TABLE Sach (
 MaSach VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 SoTrang INT,
 KhoGiay NVARCHAR(20),
 Gia DECIMAL(10, 2),
 CD BIT,
 LanXB INT,
 NamXB INT,
 MaNXB VARCHAR(10),
```

```
FOREIGN KEY (MaNXB) REFERENCES NhaXuatBan(MaNXB)
);
-- Bång BAOTAPCHI
CREATE TABLE BaoTapChi (
 MaBaoTapChi VARCHAR(10) PRIMARY KEY,
 KyXB VARCHAR(10),
 NamBD INT,
 SLCon INT,
 SLNhap INT
-- Bảng XUATBAN (liên kết xuất bản thêm chi tiết, nếu cần tách riêng)
CREATE TABLE XuatBan (
 LanXB INT,
 NamXB INT,
 Gia DECIMAL(10, 2),
 KhoGiay NVARCHAR(20),
 SoTrang INT,
 CD BIT,
 MaNXB VARCHAR(10),
 PRIMARY KEY (LanXB, NamXB),
 FOREIGN KEY (MaNXB) REFERENCES NhaXuatBan(MaNXB)
);
-- Bång SANGTAC
CREATE TABLE SangTac (
  MaSach VARCHAR(10),
 MaTG VARCHAR(10),
 TuaDe NVARCHAR(100),
 PRIMARY KEY (MaSach, MaTG),
 FOREIGN KEY (MaSach), REFERENCES Sach(MaSach),
 FOREIGN KEY (MaTG) REFERENCES TacGia(MaTG)
-- Bång MUONTRA SACH
CREATE TABLE MuonTraSach (
  SoThe VARCHAR(10),
 MaSach VARCHAR(10),
 TinhTrang NVARCHAR(20),
 PRIMARY KEY (SoThe, MaSach),
 FOREIGN KEY (SoThe) REFERENCES DocGia(SoThe),
 FOREIGN KEY (MaSach) REFERENCES Sach(MaSach)
);
-- Bång MUONTRA BAO
CREATE TABLE MuonTraBao (
  SoThe VARCHAR(10),
  MaBaoTapChi VARCHAR(10),
  TinhTrang NVARCHAR(20),
 PRIMARY KEY (SoThe, MaBaoTapChi),
 FOREIGN KEY (SoThe) REFERENCES DocGia(SoThe),
 FOREIGN KEY (MaBaoTapChi) REFERENCES BaoTapChi(MaBaoTapChi)
);
```

```
-- Bång LUUTRU SACH
CREATE TABLE LuuTruSach (
  MaSach VARCHAR(10),
  MaTV VARCHAR(10),
  PRIMARY KEY (MaSach, MaTV),
  FOREIGN KEY (MaSach) REFERENCES Sach(MaSach),
  FOREIGN KEY (MaTV) REFERENCES ThuVien(MaTV)
);
-- Bång LUUTRU BAO
CREATE TABLE LuuTruBao (
  MaBaoTapChi VARCHAR(10),
  MaTV VARCHAR(10),
  PRIMARY KEY (MaBaoTapChi, MaTV),
  FOREIGN KEY (MaBaoTapChi) REFERENCES BaoTapChi(MaBaoTapChi),
  FOREIGN KEY (MaTV) REFERENCES ThuVien(MaTV)
-- Bång NHAP SACH
CREATE TABLE NhapSach (
  MaSach VARCHAR(10),
  MaTV VARCHAR(10),
  SLNhap INT,
  SLCon INT,
  PRIMARY KEY (MaSach, MaTV),
  FOREIGN KEY (MaSach), REFERENCES Sach(MaSach),
  FOREIGN KEY (MaTV) REFERENCES ThuVien(MaTV)
);
-- Bång NHAP BAO
CREATE TABLE NhapBao (
  MaBaoTapChi VARCHAR(10),
  MaTV VARCHAR(10),
  SLNhap INT,
  SLCon INT,
  PRIMARY KEY (MaBaoTapChi, MaTV),
 FOREIGN KEY (MaBaoTapChi) REFERENCES BaoTapChi(MaBaoTapChi),
  FOREIGN KEY (MaTV) REFERENCES ThuVien(MaTV)
);
GO
-- Thêm Dữ Liệu Vào Bảng
INSERT INTO ThuVien VALUES
('TV01', N'Thư viện Trung tâm', N'123 Đường Lê Lợi'),
('TV02', N'Thư viện Quận 1', N'456 Đường Hai Bà Trưng'),
('TV03', N'Thư viện Quận 3', N'789 Đường Pasteur'),
('TV04', N'Thư viện Đại học Công Nghiệp', N'101 Trường Đại học Công Nghiệp'),
('TV05', N'Thư viện Đại học Kinh Tế', N'202 Trường Đại học Kinh Tế');
INSERT INTO DocGia VALUES
('DG01', N'Nguyễn Văn Aanh', N'Nam', N'Sinh viên', '2023-01-01'),
('DG02', N'Trần Thị Bình', N'Nữ', N'Giáo viên', '2023-02-01'),
```

```
('DG03', N'Lê Văn Chí', N'Nam', N'Kỹ sư', '2023-03-01'),
('DG04', N'Pham Thi Duyên', N'Nữ', N'Sinh viên', '2023-04-01'),
('DG05', N'Hoàng Văn Em', N'Nam', N'Nghiên cứu', '2023-05-01');
INSERT INTO TacGia VALUES
('TG01', N'Nguyễn Ngọc Lam', 1970),
('TG02', N'Trần Văn Bình', 1980),
('TG03', N'Hoàng Hữu Huân', 1965),
('TG04', N'Nguyễn Thái Học', 1990),
('TG05', N'Trần Nhất Sinh', 1985);
INSERT INTO NhaXuatBan VALUES
('NXB01', N'NXB Giáo Duc', N'12 Nguyễn Huê'),
('NXB02', N'NXB Trẻ', N'34 Lý Tự Trọng'),
('NXB03', N'NXB Khoa Hoc', N'56 Trần Hưng Đao'),
('NXB04', N'NXB Đại Học', N'78 Điện Biện Phủ'),
('NXB05', N'NXB Tổng Hợp', N'90 Võ Thị Sáu');
INSERT INTO Sach VALUES
('MS01', 200, N'A4', 50000, 0, 1, 2020, 'NXB01'),
('MS02', 150, N'A5', 35000, 1, 1, 2021, 'NXB02'),
('MS03', 300, N'B5', 75000, 0, 2, 2022, 'NXB03'),
('MS04', 180, N'A4', 42000, 1, 1, 2019, 'NXB04'),
('MS05', 250, N'A3', 67000, 0, 2, 2023, 'NXB05');
INSERT INTO BaoTapChi VALUES
('BT01', 'Th1', 2020, 10, 20),
('BT02', 'Th2', 2021, 15, 25),
('BT03', 'Th3', 2022, 12, 18),
('BT04', 'Th4', 2023, 20, 30),
('BT05', 'Th5', 2024, 18, 22);
INSERT INTO SangTac VALUES
('MS01', 'TG01', N'Tác phẩm A'),
('MS02', 'TG02', N'Tác phẩm B'),
('MS03', 'TG03', N'Tác phẩm C'),
('MS04', 'TG04', N'Tác phẩm D'),
('MS05', 'TG05', N'Tác phẩm E');
INSERT INTO MuonTraSach VALUES
('DG01', 'MS01', N'Bình thường'),
('DG02', 'MS02', N'Mất bìa'),
('DG03', 'MS03', N'Tôt'),
('DG04', 'MS04', N'Rách nhe'),
('DG05', 'MS05', N'Mới');
INSERT INTO MuonTraBao VALUES
('DG01', 'BT01', N'Mới'),
('DG02', 'BT02', N'Tôt'),
```

```
('DG03', 'BT03', N'Cũ'),
('DG04', 'BT04', N'Rách'),
('DG05', 'BT05', N'Mới');
INSERT INTO LuuTruSach VALUES
('MS01', 'TV01'),
('MS02', 'TV02'),
('MS03', 'TV03'),
('MS04', 'TV04'),
('MS05', 'TV05');
INSERT INTO LuuTruBao VALUES
('BT01', 'TV01'),
('BT02', 'TV02'),
('BT03', 'TV03'),
('BT04', 'TV04'),
('BT05', 'TV05');
INSERT INTO NhapSach VALUES
('MS01', 'TV01', 10, 5),
('MS02', 'TV02', 15, 10),
('MS03', 'TV03', 20, 15),
('MS04', 'TV04', 12, 8),
('MS05', 'TV05', 18, 14);
INSERT INTO NhapBao VALUES
('BT01', 'TV01', 25, 20),
('BT02', 'TV02', 30, 25),
('BT03', 'TV03', 22, 18),
('BT04', 'TV04', 28, 23),
('BT05', 'TV05', 26, 21);
```

- 4. Tự suy nghĩ ra mỗi thành viên 2 câu hỏi truy vấn (không trùng nhau) và giải đáp bằng lệnh SQL (Xem ví dụ minh họa các câu hỏi trong bài tập 1)
- 1. Liệt kê tên độc giả và tên sách họ đã mượn, kèm theo tình trạng sách.

```
SELECT
DG.Ten AS 'Tên Độc Giả',
S.MaSach AS 'Mã Sách',
ST.TuaDe AS 'Tựa Sách',
MTS.TinhTrang AS 'Tình Trạng'
FROM DocGia DG
JOIN MuonTraSach MTS ON DG.SoThe = MTS.SoThe
JOIN Sach S ON MTS.MaSach = S.MaSach
JOIN SangTac ST ON S.MaSach = ST.MaSach;
Kết quả:
```

```
100 % →

■ Results of Messages

Tien Dec Cai Mai Siden Tua Siden Tein Triang

1 Ngoylen Varia Arainn Misson Tale primar A Bien trusting

2 Trian This Bien Misson Tale primar A Bien trusting

3 Le Van Chi Misson Tale primar Care Tein Tein Triang

5 Holang Van Em Misson Tale primar Misson Tale prim
```

2. Tìm danh sách các tác giả cùng viết một tựa sách cụ thể(ví dụ: sách có mã 'MS01').

```
SELECT
TG.MaTG AS 'Mã Tác Giả',
TG.TenTG AS 'Tên Tác Giả',
ST.TuaDe AS 'Tựa Đề'
FROM TacGia TG
JOIN SangTac ST ON TG.MaTG = ST.MaTG
JOIN Sach S ON ST.STT = S.STT
WHERE S.MaSach = 'MS01';
```



3. Cập nhật tình trạng của những cuốn sách xuất bản trước năm 2000 thành 'Cũ'.

UPDATE MuonTraSach SET TinhTrang = N'Cũ' FROM MuonTraSach MTS JOIN Sach S ON MTS.MaSach = S.MaSach WHERE S.NamXB < 2000;



4. Cập nhật nghề nghiệp cho những độc giả chưa có thông tin nghề nghiệp thành 'Chưa rõ'.

UPDATE DocGia SET NgheNghiep = N'Chưa rõ' WHERE NgheNghiep IS NULL OR NgheNghiep = N";



5. Xoá các tài liệu chưa từng được mượn

-- Xóa sách chưa được mượn

DELETE FROM Sach

WHERE MaSach NOT IN (SELECT MaSach FROM MuonTraSach);

Kết quả:



-- Xóa báo/tạp chí chưa được mượn

DELETE FROM BaoTapChi

WHERE MaBaoTapChi NOT IN (SELECT MaBaoTapChi FROM MuonTraBao);

Kết quả:



6. Xoá những tạp chí có số lượng còn lại bằng 0.

DELETE FROM BaoTapChi WHERE SLCon = 0;



7. Đếm số lượng sách hiện có theo từng tình trạng (mới, cũ, rách, mất trang...).

SELECT
TinhTrang AS 'Tình Trạng',
COUNT(*) AS 'Số Lượng'
FROM MuonTraSach
GROUP BY TinhTrang;

Kết quả:

```
In Trang Soluting
I Bilish thuting
I Bil
```

8. Thống kê số tài liệu đang mượn theo từng nghề nghiệp độc giả.

-- Thống kê sách
SELECT
DG.NgheNghiep AS 'Nghề Nghiệp',
COUNT(MTS.STT) AS 'Số Sách Đang Mượn'
FROM DocGia DG
JOIN MuonTraSach MTS ON DG.SoThe = MTS.SoThe
GROUP BY DG.NgheNghiep;

Kết quả:



-- Thống kê báo/tạp chí SELECT DG.NgheNghiep AS 'Nghề Nghiệp', COUNT(MTB.STT) AS 'Số Báo/Tạp Chí Đang Mượn' FROM DocGia DG JOIN MuonTraBao MTB ON DG.SoThe = MTB.SoThe

GROUP BY DG.NgheNghiep;

Kết quả:

```
100 % | IIII Results of Messages | Messages
```

9. Tìm các tác giả chưa có sách tái bản lần thứ hai.

SELECT

TG.MaTG AS 'Mã Tác Giả',
TG.TenTG AS 'Tên Tác Giả'
FROM TacGia TG
JOIN SangTac ST ON TG.MaTG = ST.MaTG
JOIN Sach S ON ST.MaSach = S.MaSach
GROUP BY TG.MaTG, TG.TenTG
HAVING MAX(S.LanXB) < 2;

```
IM A Tác Ciá Tên Tác Ciá Ti TốT Nguyễn Ngọc Lâm 2 TGO2 Trần Văn Bình 3 TGO4 Nguyễn Thái Học
```

10. Tìm những tựa đề sách có số lượng bản sao (cuốn sách) nhiều hơn 5.

```
SELECT
ST.TuaDe AS 'Tựa Đề',
SUM(NS.SLNhap) AS 'Tổng Số Lượng Nhập'
FROM SangTac ST
JOIN Sach S ON ST.MaSach = S.MaSach
JOIN NhapSach NS ON S.MaSach = NS.MaSach
GROUP BY ST.TuaDe
HAVING SUM(NS.SLNhap) > 5;
```

Kết quả:

11. Liệt kê tên các tạp chí có chu kỳ phát hành là 'hàng tháng'.

SELECT

BTC.MaBaoTapChi AS 'Mã Tạp Chí', BTC.KyXB AS 'Kỳ Xuất Bản' FROM BaoTapChi BTC WHERE BTC.KyXB LIKE '%Th%'; -- Giả định rằng 'Th' là viết tắt của 'Tháng'



12. Liệt kê tên các sách có số trang lớn hơn 300 và giá dưới 100,000 đồng.

SELECT

S.MaSach AS 'Mã Sách',
ST.TuaDe AS 'Tựa Đề',
S.SoTrang AS 'Số Trang',
S.Gia AS 'Giá'
FROM Sach S
JOIN SangTac ST ON S.MaSach = ST.MaSach
WHERE S.SoTrang > 300 AND S.Gia < 100000;



PHẦN B: CHUẨN HÓA CÁ NHÂN

Câu 1. Cho lược đồ CSDL

Q(TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BENCANG,NGAY)

 $F=\{TENTAU \rightarrow LOAITAU\}$

MACHUYEN → TENTAU, LUONGHANG

TENTAU,NGAY → BENCANG, MACHUYEN}

a) Hãy tìm tập phủ tối thiểu của F

Đầu tiên ta phân ra vế phải

TENTAU → LOAITAU

MACHUYEN → TENTAU

MACHUYEN → LUONGHANG

TENTAU, NGAY \rightarrow BENCANG

TENTAU,NGAY → MACHUYEN

Xét TENTAU,NGAY → BENCANG

{TENTAU}+ = { TENTAU, LOAITAU} không chứa BENCANG nên NGAY không thừa.

{NGAY}+={NGAY} không chứa BENCANG nên TENTAU không thừa.

Xét TENTAU,NGAY → MACHUYEN

{TENTAU}+={ TENTAU, LOAITAU} không chứa MACHUYEN nên NGAY không thừa.

{NGAY}+={NGAY} không chứa MACHUYEN nên TENTAU không thừa.

Loại khỏi F các phụ thuộc hàm dư thừa

Xét TENTAU → LOAITAU, không thừa vì sau khi loại không thể suy diễn được từ F Xét MACHUYEN → TENTAU, không thừa vì sau khi loại không thể suy diễn được từ F

Xét MACHUYEN → LUONGHANG, không thừa vì sau khi loại không thể suy diễn được từ F

Xét TENTAU,NGAY → BENCANG, không thừa vì sau khi loại không thể suy diễn được từ F

Xét TENTAU,NGAY \rightarrow MACHUYEN, không thừa vì sau khi loại không thể suy diễn được từ F

b) Tìm tất cả các khóa của Q

Nhận thấy từ đồ thị trên, có nút NGAY là nút gốc nên khóa của Q phải có NGAY.

Xét {NGAY}+={NGAY} khác Q+ nên {NGAY}+ không là khóa nên bổ sung TENTAU

Xét

{TENTAU,NGAY}+={ TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BENCA NG,NGAY} = Q+ nên TENTAUNGAY là khóa.

Xét {LOAITAU,NGAY}+={LOAITAUNGAY } khác Q+ nên không là khóa.

Xét

{MACHUYEN,NGAY}+={ TENTAU,LOAITAU,MACHUYEN,LUONGHANG,BEN CANG,NGAY} =Q+ nên MACHUYENNGAY là khóa.

Xét {LUONG,HANG}+={LUONGHANG} khác Q+ nên không là khóa.

Xét {BENCANG,NGAY}+={BENCANGNGAY} khác Q+ nên không là khóa. Vậy có TENTAUNGAY và MACHUYENNGAY là khóa.

Câu 2. Q(A,B,C,D,E,G)

Cho $F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow EG; BE \rightarrow C; CG \rightarrow BD; CE \rightarrow AG\}$

 $X = \{B,D\}, X^+ = ?$

Ta có $\{B,D\}+=BD$

Xét AB→ C không thỏa

Xét C→ A không thỏa

Xét BC→D không thỏa

Xét ACD→B không thỏa

Xét D→EG thỏa nên $\{B,D\}$ + = BDEG

Xét BE→C thỏa nên $\{B,D\}$ + = BCDEG

Xét CG→BD thỏa

 $X\acute{e}t CE \rightarrow AG thỏa nên \{B,D\} + = ABCDEG$

 $Y = \{C,G\}, Y^+ = ?$

Ta có $\{C,G\}+=CG$

Xét AB→ C không thỏa

Xét C→A thỏa nên $\{C,G\}+=ACG$

Xét BC→ D không thỏa.

Xét ACD → B không thỏa.

Xét D→ EG không thỏa.

Xét BE→ C không thỏa.

Xét CG→ BD thỏa nên {C,G}+=ABCDG

Xét CE→ AG không thỏa.

Lặp lại D→ EG thỏa nên {C,G}+=ABCDEG

Câu 3. Cho lược đồ quan hệ Q và tập phụ thuộc hàm F

- a) $F = \{AB \rightarrow E; AG \rightarrow I; BE \rightarrow I; E \rightarrow G; GI \rightarrow H\}$ chứng minh rằng $AB \rightarrow GH$.
- 1. AB→ E (Giả thiết)
- 2. E→ G (Giả thiết)
- 3. AB→ G (Bắc cấu 1 và 2)
- 4. AB → AG (Tăng trường 3)
- 5. AG→ I (GIå thiết)
- 6. AB→ I (Bắc cấu 4 và 5)
- 7. AB→ GI (Hợp 3 và 6)
- 8. GI → H (Giả thiết)
- 9. AB→ H (Bắc cấu 7 và 8)
- 10. AB → GH (Hợp 3 và 9)
- b) $F = \{AB \rightarrow C; B \rightarrow D; CD \rightarrow E; CE \rightarrow GH; G \rightarrow A\}$ chứng minh rằng $AB \rightarrow E; AB \rightarrow G$

Chứng minh AB → E

1. B→D (Giả thiết)

- 2. AB→ AD (Tăng trưởng)
- 3. AB→ D (Phân rã)
- 4. AB→ C (Giả thiết)
- 5. AB → CD (Hợp)
- 6. AB→ E (Bắc cầu)

Chứng minh AB→ G

- 1. AB \rightarrow C (Giả thiết)
- 2. AB→ E (Đã chứng minh)
- 3. AB→ CE (Hop)
- 4. AB→ GH (Bắc Cầu)
- 5. AB \rightarrow G (Phân rã)

Câu 4. Cho quan hệ r

A	В	C	D
X	u	X	у
у	X	z	X
Z	у	у	у
у	Z	W	Z

Trong các phụ thuộc hàm sau đây, PTH nào không thỏa

$$A \rightarrow B; A \rightarrow C; B \rightarrow A; C \rightarrow D; D \rightarrow C; D \rightarrow A$$

Áp dụng thuật toán Satifies, xét từng phụ thuộc hàm:

- 1. $A \rightarrow B$
 - Vì t2 [A] = t4 [A] nhưng t2 [B] khác t4 [B]
 - => Không thỏa
- 2. $A \rightarrow C$
 - Vì t2 [A] = t4 [A] nhưng t2 [C] khác t4 [C]
 - => Không thỏa
- 3. $B \rightarrow A$

Vì mỗi giá trị B là duy nhất, không có cặp nào có giá trị giống B mà khác A. => Thỏa

4. $C \rightarrow D$

Vì mỗi giá trị C là duy nhất, không có cặp nào có giá trị giống C mà khác D. => Thỏa

5. $D \rightarrow C$

Vì t1 [D] = t3 [D] nhưng t1 [C] khác t3 [C]

- => Không thỏa
- 6. $D \rightarrow A$

Vì t1 [D] = t3 [D] nhưng t1 [A] khác t3 [A]

=> Không thỏa

=> PTH không thỏa gồm: A \rightarrow B, A \rightarrow C, D \rightarrow C, D \rightarrow A

Câu 5. Hãy tìm tất cả các khóa cho lược đồ quan hệ sau:

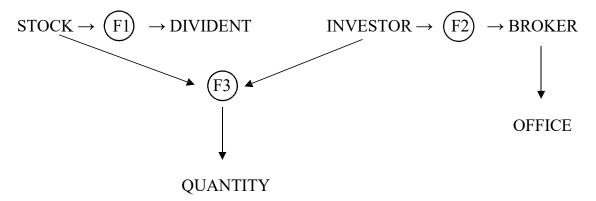
Q(BROKER,OFFICE,STOCK,QUANTITY,INVESTOR,DIVIDENT)

 $F=\{STOCK \rightarrow DIVIDENT\}$

INVESTOR \rightarrow BROKER

INVESTOR, STOCK \rightarrow QUANTITY

BROKER \rightarrow OFFICE }



Từ đồ thị trên, ta thấy: STOCK và INVESTOR là nút gốc.

=> Khóa của Q phải chứa thuộc tính STOCK, INVESTOR.

 $(STOCK, INVESTOR)^+ = \{BROKER, OFFICE, STOCK, QUANTITY, INVESTOR, DIVIDENT\} = Q^+$

=> (STOCK, INVESTOR) là khóa của Q.

Câu 6. Xét lược đồ quan hệ và tập phụ thuộc dữ liệu:

Q(C,T,H,R,S,G)

 $f=\{f_1: C \rightarrow T; f_2: HR \rightarrow C; f_3: HT \rightarrow R;$

 $f_4: CS \rightarrow G; f_5: HS \rightarrow R$

Tìm phủ tối thiểu của F

Với HR→ C

Xét H+= {H} không chứa C nên R không thừa.

Xét $R+=\{R\}$ không chứa C nên H không thừa.

Với HT→ R

Xét H+= {H} không chứa R nên T không thừa.

Xét $T+=\{T\}$ không chứa R nên H không thừa.

Với CS→ G

 $X \notin C += \{CT\} \text{ không chứa G nên S không thừa.}$

Xét S+= {S} không chứa G nên C không thừa.

Với HS→ R

Xét H+= {H} không chứa R nên S không thừa.

Xét $S+= \{S\}$ không chứa R nên H không thừa.

Vậy F đã phủ tổi thiểu.

Câu 7. Q(A,B,C,D,E,H)

 $F=\{A \rightarrow E; C \rightarrow D; E \rightarrow DH\}$

Chứng minh K={A,B,C} là khóa duy nhất của Q.

Ta có $K^+ = \{ A, B, C \}$

Xét $A \rightarrow E$ thỏa nên $K^+ = \{A, B, C, E\}$

Xét $C \rightarrow D$ thỏa nên $K^+ = \{A, B, C, D, E\}$

Xét $E \rightarrow DH$ thỏa nên $K^+ = \{A, B, C, D, E, H\}$

Vậy K^+ = {A, B, C, D, E, H} = tất cả các thuộc tính của Q

 \rightarrow {A, B, C} là một siêu khóa

Ta có $K = \{A, B, C\}$

Thử bỏ A

Tập còn {B, C} thì:

Không suy ra A, D, E, H→ Thiếu → Không được

Thử bỏ B

Tập còn {A, C} thì:

A→ E ⇒Thêm E

 $C \rightarrow D \Rightarrow Th\hat{e}m D$

E → DH ⇒Thêm H

 \rightarrow {A, C}+= {A, C, E, D, H} không có B \rightarrow Thiếu \rightarrow Không được

Thử bỏ C

Tập còn {A, B} thì:

 $A \rightarrow E \Rightarrow Th\hat{e}m E$

 $E \rightarrow DH \Rightarrow Th\hat{e}m D, H$

 \rightarrow {A, B}⁺ = {A, B, E, D, H} không có C \rightarrow Thiếu \rightarrow Không được

Vậy không bỏ được thuộc tính nào

→ {A, B, C} là khóa tối thiểu ⇒Là khóa duy nhất.

Câu 8. Q(A,B,C,D)

 $F=\{AB\rightarrow C; D\rightarrow B; C\rightarrow ABD\}$

Hãy tìm tất cả các khóa của Q.

 $TN = \{\emptyset\}$

 $TG = \{ABCD\}$

Xi	Xi TN	(Xi TN)+	Siêu Khóa	Khóa
Ø	Ø	Ø		
A	A	A		
В	В	В		
С	С	ABCD	С	С
D	D	BD		
AB	AB	ABCD	AB	AB
AC	AC	ABCD	AC	
AD	AD	ABCD	AD	AD
BC	BC	ABCD	BC	
BD	BD	BD		
CD	CD	ABCD	CD	
ABC	ABC	ABCD	ABC	
ABD	ABD	ABCD	ABD	
ACD	ACD	ABCD	ACD	
BCD	BCD	ABCD	BCD	

AC, BC, CD không phải là khóa bởi vì không tối thiểu Vậy tất cả các khóa của Q là: {C, AB, AD}

```
Câu 9. Q(A,B,C,D,E,G)
F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow EG; BE \rightarrow C; CG \rightarrow BD; CE \rightarrow G\}
Hãy tìm tất cả các khóa của Q.
F = {
   AB \rightarrow C;
   C \rightarrow A;
   BC \rightarrow D;
   ACD \rightarrow B;
   D \rightarrow EG;
   BE \rightarrow C;
   CG \rightarrow BD;
   CE \rightarrow G
Bước 1: Xác định tập thuộc tính không xuất hiện bên phải
Tập thuộc tính của lược đô: U = \{A, B, C, D, E, G\}
Các thuộc tính xuất hiện bên phải: {A, B, C, D, E, G}
Không có thuộc tính nào chắc chắn là thuộc tính khởi đầu của khóa → cần thử các tập
hợp con để tìm khóa.
Bước 2: Thử từng tập hợp để tìm khóa
Ta cần tìm X \subseteq U sao cho X^+ = U
Thử BE
Tính BE+:
    BE \rightarrow C \rightarrow BE^+ = \{B, E, C\}
    C \rightarrow A \rightarrow BE^+ = \{B, E, C, A\}
    BC \rightarrow D (B, C c\acute{o}) \rightarrow BE^+ = \{B, E, C, A, D\}
    D \rightarrow EG \rightarrow BE^+ = \{B, E, C, A, D, G\}
    \rightarrow BE<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} = U \rightarrow BE là một khóa
    Kiêm tra tôi thiêu:
    B^+ = \{B\}, E^+ = \{E\} \rightarrow \text{không đủ} \rightarrow BE là khóa tối thiểu}
Thử CE
CE^+:
    CE \rightarrow G \rightarrow \{C, E, G\}
    C \rightarrow A \rightarrow \{C, E, G, A\}
    CG \rightarrow BD \rightarrow \{C, E, G, A, B, D\}
    \rightarrow CE<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} \rightarrow CE là môt khóa
    Kiểm tra tối thiểu:
    C^+ = \{A\}, E^+ = \{E\} \rightarrow \text{không } \text{đu} \rightarrow \text{CE là khóa tối thiểu}
Thử CG
CG^+:
    CG \rightarrow BD \rightarrow \{C, G, B, D\}
    C \rightarrow A \rightarrow \{C, G, B, D, A\}
    D \rightarrow EG \rightarrow \{C, G, B, D, A, E\}
    \rightarrow CG<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} \rightarrow CG là một khóa
    Kiểm tra tôi thiểu:
    C^+ = \{A\}, G^+ = \{G\} \rightarrow \text{không } \text{đủ} \rightarrow \text{CG là khóa tổi thiểu}
Thử BC
BC^+:
```

```
BC \rightarrow D \rightarrow \{B, C, D\}
             C \rightarrow A \rightarrow \{B, C, D, A\}
             D \rightarrow EG \rightarrow \{B, C, D, A, E, G\}
             \rightarrow BC<sup>+</sup> = {A, B, C, D, E, G} \rightarrow BC là một khóa
             Kiểm tra tối thiểu:
             B^+ = \{B\}, C^+ = \{A\} \rightarrow \text{không } \text{đ} \text{u} \rightarrow BC \text{ là khóa tối thiểu}
Kết luận: Tập khóa của lược đồ Q là: {BE, CE, CG, BC}
Câu 10. Xác định phủ tối thiểu của tập phụ thuộc hàm sau:
a) Q(A,B,C,D,E,G),
F = \{AB \rightarrow C; C \rightarrow A; BC \rightarrow D; ACD \rightarrow B; D \rightarrow EG; BE \rightarrow C; CG \rightarrow BD; CE \rightarrow AG\}
AB -> C phu thuộc hàm đầy đủ
BE -> C phụ thuộc hàm đẩy đủ
BC -> D phu thuộc hàm đầy đủ
CG -> BD phu thuộc hàm đẩy đủ
ACD -> B phụ thuộc hàm đây đủ
CE -> AG phụ thuộc hàm đầy đủ
Phân rã về phải.
F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow A, BC \rightarrow D, ACD \rightarrow B, D \rightarrow E, D \rightarrow G, BE \rightarrow C, CG \rightarrow B, CG \rightarrow C, C
\rightarrow D, CE \rightarrow A, CE \rightarrow G}
Với AB → C
                           F \setminus \{AB \rightarrow C\}: Ta co B^+ F \{AB \rightarrow C\} = AB, C \notin B^+ F \{AB \rightarrow C\} Nen
                           AB \rightarrow C là không thừa.
Với C \rightarrow A
                           F \setminus \{C \rightarrow A\}: Ta co^+ F\{C \rightarrow A\} = C, A \notin^+ F\{C \rightarrow A\} Nen C
                           \rightarrow A là không dư thừa.
BC \rightarrow D
                           F \setminus \{BC \to D\}: Ta co B^+ F\{BC \to D\} = BCA, D \notin B^+ F\{BC \to D\} Nen BC
                           \rightarrow D là không dư thừa.
Với ACD → B
                           F \setminus \{ACD \rightarrow B\}: Ta co' + F\{ACD \rightarrow B\} = ACDEGB, B \in
                           <sup>+</sup> F{ACD→B} Nên
                           loai ACD \rightarrow B.
Với D → E
                           F \setminus \{D \rightarrow E\}: Ta co^+ F\{D \rightarrow E\} = DG, E \notin F\{D \rightarrow E\} Nen D
                           \rightarrow E là không dư thừa.
                           + F\{D \rightarrow G\} = DE, G \notin + F\{D \rightarrow G\}
                           \rightarrow D \rightarrow G là không dư thừa
Với BE → C
                           F \setminus \{BE \to C\}: Ta co BE^+ F\{BE \to C\} = BE, C \notin BE^+ F\{BE \to C\}
                           Nên BE \rightarrow C là không dư thừa
Với CG → B
                           F \setminus \{CG \rightarrow B\}: Ta co G^+ F \{CG \rightarrow B\} = CGADBF, B \in G^+ F \{CG \rightarrow B\}
                           \rightarrow Nên loai CG \rightarrow B.
Với CG → D
                           F \setminus \{CG \rightarrow D\}: Ta co G^+ F \{CG \rightarrow D\} = CGA, D \notin G^+ F \{CG \rightarrow D\}
                           \rightarrow Nên CG \rightarrow D là không dư thừa
Với CE \rightarrow A
```

$$F \setminus \{CE \to A\} : \text{Ta có } E^+_F \{CE \to A\} = \text{CEA, } A \in E^+_F \{CE \to A\}$$

$$\to \text{Nên loại } CE \to A.$$

$$V\text{ới } CE \to G$$

$$F \setminus \{CE \to G\} : \text{Ta có } E^+_F \{CE \to G\} = \text{CEA, } G \notin E^+_F \{CE \to G\}$$

$$\to \text{Nên } CE \to G \text{ là không dư thừa.}$$

$$V\text{ậy } PTT(F) =$$

$$\{AB \to C, C \to A, BC \to D, D \to E, D \to G, BE \to C, CG \to D, CE \to G\}$$

$$b) Q(A,B,C)$$

$$F = \{A \to B, A \to C, B \to A, C \to A, B \to C\}$$

Để xác định phủ tối thiểu của các tập phụ thuộc hàm F, ta sử dụng thuật toán Armstrong để loại bỏ các phụ thuộc hàm dư thừa.

Bước 1: Tìm tập đóng F+ của F

Thêm các phụ thuộc hàm dư thừa vào F:

B->A: thêm A->B vào F

C->B: thêm B->C vào F Các phụ thuộc hàm mới: A->B,A->C,B->A,C->A,B->C,A>B,B->C

Tìm tập đóng của F+ bằng cách thêm các phụ thuộc hàm mới vào F cho đến khi không có phụ thuộc nào thêm được nữa:

 $A+=\{A,B\}$ (với phụ thuộc hàm A->B)

 $B+=\{A,B,C\}$ (với phụ thuộc hàm B->C)

 $C + = \{A, B, C\}$

Tập đóng F+ của F là {A,B,C,A->B,B->C} (các phụ thuộc hàm còn lại có thể được suy ra từ này)

Bước 2: Loại bỏ các phụ thuộc hàm dư thừa

Bỏ các phần tử không cần thiết khỏi các phụ thuộc hàm:

A->B: loai bỏ B

B->C: loại bỏ C

Các phụ thuộc hàm mới: A->B

Tập phụ thuộc hàm mới là $F'=\{A->B\}$. Đây là phủ tối thiểu của F vì các phụ thuộc hàm còn lại có thể được suy ra từ phụ thuộc hàm duy nhất trong F'.

Câu 11. Xác định phủ tối thiểu của các tập phụ thuộc hàm sau:

a) Q1(ABCDEGH)

$$F_1 = \{A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D; G \rightarrow B\}$$

Tất cả vế phải là đơn thuộc tính → Không cần tách

Kiểm tra rút gọn vế trái:

$$AB \rightarrow C$$
: $A^+ = \{A, H\}$, không sinh $C \rightarrow giữ$ nguyên

$$BC \rightarrow D$$
: $B^+ = \{B\}$, không sinh $D \rightarrow gi\tilde{u}$ nguyên

→ Không rút gọn được

Phủ tối thiểu: F_1 min = {A \rightarrow H, AB \rightarrow C, BC \rightarrow D, G \rightarrow B}

b) Q2(ABCSXYZ)

$$F_2 = \{S \rightarrow A; AX \rightarrow B; S \rightarrow B; BY \rightarrow C; CZ \rightarrow X\}$$

Tách RHS – tất cả là đơn rồi → thoả

```
Rút gon vế trái
     AX \rightarrow B:
               A^+ = \{A\}, không sinh B
               X^+ = \{X\}, không sinh B
               → Không rút gọn được
     S \rightarrow B và S \rightarrow A là trùng ý nghĩa với AX \rightarrow B
     \rightarrow Kiểm tra nếu S \rightarrow A và S \rightarrow B có thể thay thế AX \rightarrow B
Ngoài ra:
     Từ S \rightarrow A, ta có AX \rightarrow B thực chất là SA \rightarrow B \rightarrow thừa
     \rightarrow Kiểm tra nếu loại AX \rightarrow B thì S<sup>+</sup> = {S, A, B} \rightarrow B có rồi
     \Rightarrow AX \rightarrow B là thừa
Phủ tối thiểu: F_2min = \{S \rightarrow A, S \rightarrow B, BY \rightarrow C, CZ \rightarrow X\}
c) Q3(ABCDEGHIJ)
F_3 = \{BG \rightarrow D; G \rightarrow J; AI \rightarrow C; CE \rightarrow H; BD \rightarrow G; JH \rightarrow A; D \rightarrow I \}
Tất cả RHS đơn → OK
Rút gọn về trái
     BG \rightarrow D:
               B^+ = \{B\}, không sinh D
               G^+ = \{G, J\}, không sinh D
               → Giữ
     AI \rightarrow C:
               A^+ = \{A\}, không sinh C
               → Giữ
Vậy không có về trái nào rút gọn được, các phụ thuộc khác cũng là duy nhất.
c) Q4(ABCDEGHIJ)
F_4 = \{BH \rightarrow I; GC \rightarrow A; I \rightarrow J; AE \rightarrow G; D \rightarrow B; I \rightarrow H\}
RHS don \rightarrow OK
     I \rightarrow H, BH \rightarrow I \Rightarrow Suy \text{ ra } BH \rightarrow H \rightarrow H \text{ từ } I
     \rightarrow H sinh ra từ I \rightarrow giữ I \rightarrow H
Vậy không có thuộc tính thừa, không rút gọn được
Phủ tối thiểu: F_4min = {BH \rightarrow I, GC \rightarrow A, I \rightarrow J, AE \rightarrow G, D \rightarrow B, I \rightarrow H}
```

Bài tập tổng hợp.

Câu 1. Cho biết dạng chuẩn của các lược đồ quan hệ sau:

a) Q(ABCDEG);

$$F=\{A \rightarrow BC, C \rightarrow DE, E \rightarrow G\}$$

Lược đồ chỉ có một khóa là A nên mọi thuộc tính đều phụ thuộc đầy đủ vào A Đat chuẩn 2NF

Xét C→E, C→D, E→G có vế phải là C và E không hoàn toàn là khóa nên không đạt chuẩn 3NF.

$$F = \{C \rightarrow AB, D \rightarrow E, B \rightarrow G\}$$

Lược đồ chỉ có 1 khóa là CDH

Mà C thuộc CDH nên lược đồ không đạt chuẩn 2 do AB phụ thuộc 1 phần vào khóa (C→ AB).

$$F = \{A \rightarrow BC, D \rightarrow E, H \rightarrow G\}$$

Lược đồ có 1 khóa là ADH

Mà có A→ B, B phụ thuộc vào 1 phần của khóa → Không đạt chuẩn 2NF.

$$F = \{AB \rightarrow C, C \rightarrow B, ABD \rightarrow E, G \rightarrow A\}$$

Xét lược đồ có khóa là GBD

Mà có G→A. G là 1 phần của khóa và A là thuộc tính không khóa nên vi phạm chuẩn 2NF.

$$F = \{AC \rightarrow B, BI \rightarrow ACD, ABC \rightarrow D, H \rightarrow I, ACE \rightarrow BCG, CG \rightarrow AE\}$$

Xét lược đồ có 2 khóa BGH và CGH

Mà H→I. H là 1 phần của khóa và I là thuộc tính không khóa nên vi phạm chuẩn 2NF.

Câu 2. Kiểm tra dạng chuẩn Q(C,S,Z) $F=\{CS\rightarrow Z;Z\rightarrow C\}$

$$TN = \{S\}$$

$$TG = \{CZ\}$$

Xi	TN∪Xi	(TN ∪ Xi) ⁺	Siêu khóa	Khóa
Ø	S	S		
С	CS	CSZ = Q	CS	CS
Z	ZS	ZSC = Q	ZS	ZS

CZ	CZS	CZS = Q	CZS	

Khóa: CS, ZS

* Xét dạng chuẩn BCNF:

Z→C: vi phạm chuẩn BCNF do vế trái không phải là siêu khóa

=> Lược đồ Q không đạt chuẩn BCNF

* Xét dạng chuẩn 3:

CS→Z: CS là siêu khóa

Z→C : Z không là siêu khóa nhưng vế phải là thuộc tính của khóa

=> Dạng chuẩn cao nhất của Q là: 3NF

Câu 3. Cho lược đồ CSDL

Kehoach(NGAY,GIO,PHONG,MONHOC,GIAOVIEN)

F={NGAY,GIO,PHONG→MONHOC

MONHOC,NGAY→GIAOVIEN

NGAY,GIO,PHONG→GIAOVIEN

MONHOC→GIAOVIEN}

a) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Kehoach

Lược đồ Kehoach(NGAY, GIO, PHONG, MONHOC, GIAOVIEN)

Tập phụ thuộc F:

 F_1 : NGAY, GIO, PHONG \rightarrow MONHOC

 F_2 : MONHOC, NGAY \rightarrow GIAOVIEN

F₃: NGAY, GIO, PHONG \rightarrow GIAOVIEN

 F_4 : MONHOC \rightarrow GIAOVIEN

Xác đinh khoá của Kehoach:

Xét tập thuộc tính {NGAY, GIO, PHONG}:

 F_1 : NGAY, GIO, PHONG \rightarrow MONHOC

MONHOC → GIAOVIEN ⇒ suy được GIAOVIEN

- \Rightarrow {NGAY, GIO, PHONG} \rightarrow {MONHOC, GIAOVIEN}
- ⇒ Bao phủ tất cả các thuộc tính

Khóa = {NGAY, GIO, PHONG}

Kiểm tra các dạng chuẩn:

1NF: Giả sử các thuộc tính nguyên tố \rightarrow thỏa

2NF: Phụ thuộc không được từ một phần của khóa chính đến thuộc tính không khóa

Khóa = {NGAY, GIO, PHONG} (3 thuộc tính)

MONHOC phụ thuộc toàn bộ → thoả

GIAOVIEN phụ thuộc MONHOC → MONHOC không phải là khóa, GIAOVIEN không phụ thuộc vào khóa → Vi phạm 2NF

=> Không đạt 2NF

Nếu chuẩn hóa về 2NF: cần tách

K1: Kehoach(NGAY, GIO, PHONG, MONHOC)

K2: Monhoc(MONHOC, GIAOVIEN)

=> Kết luận câu 3a: Lược đồ Kehoach đang ở 1NF, không đạt 2NF do có phụ thuộc MONHOC → GIAOVIEN.

Câu 4. Cho lược đồ quan hệ Q(A,B,C,D) và tập phụ thuộc hàm F

$$F = \{A \rightarrow B; B \rightarrow C; D \rightarrow B\} C = \{Q_1(A,C,D); Q_2(B,D)\}$$

a) Xác định các F_i (những phụ thuộc hàm F được bao trong Q_i)

Xét lược đồ Q₁ (A, C, D):

 $A \rightarrow B: A \in Q_1$, nhưng B không thuộc $Q_1 \Rightarrow Loại$

B→C: B không thuộc $Q_1 \Rightarrow Loại$

 $D \rightarrow B$: $D \in Q_1$, nhưng B không thuộc $Q_1 \Rightarrow Loại$

Vậy Q không chứa phụ thuộc nào trong F

 \Rightarrow F₁ = Ø

Xét lược đồ Q₂ (B, D):

 $A \rightarrow B$: A không thuộc $Q_2 \Rightarrow Loại$

 $B\rightarrow C$: B ∈ Q₂, nhưng A không thuộc Q₂ ⇒ Loại

D→B: D ∈ Q₂, B ∈ Q₂ ⇒ Được

Vậy Q_2 chứa đúng 1 phụ thuộc: $D \rightarrow B$

 $\Rightarrow F_2 = \{ D \rightarrow B \}$

Câu 5. Giả sử ta có lược đồ quan hệ Q(C,D,E,G,H,K) và tập phụ thuộc hàm F như sau: $F = \{CK \rightarrow H; C \rightarrow D; E \rightarrow C; E \rightarrow G; CK \rightarrow E\}$

a) Từ tập F, hãy chứng minh EK → DH

Ta có
$$EK^+=\{E,K\}$$

 $E\rightarrow C$ thì $\rightarrow EK^+=\{E,K,C\}$

$$C \rightarrow D \text{ thi} \rightarrow EK^+ = \{E, K, C, D\}$$

Từ C và $K \rightarrow CK$

$$CK \rightarrow H \text{ thi} \rightarrow EK^+ = \{E, K, C, D, H\}$$

 \rightarrow EK⁺ = {E, K, C, D, H}

 $Vây EK^+$ ⊇ {D, H} \Rightarrow EK \rightarrow DH

b) Tìm tất cả các khóa của Q.

$$TN = \{K\}$$

$$TG = \{CE\}$$

Xi	Xi TN	(Xi TN)+	Siêu khóa	Khóa
Ø	K	Ø		

С	CK	CKHEGD	CK	CK
Е	EK	EKCGDH	EK	EK
CE	CEK	CEKDGH	CEK	

Vậy tất cả các khóa của Q là: {CK, EK}

c) Xác định dạng chuẩn của Q.

Ta xét theo thứ tự: $1NF \rightarrow 2NF \rightarrow 3NF \rightarrow BCNF$

1NF: Thỏa (Các thuộc tính đơn trị)

2NF:

Xét $CK \rightarrow H \rightarrow CK$ là khóa $\rightarrow OK$

Xét $C \rightarrow D$ → C là một phần của $CK \Rightarrow vi$ phạm 2NF

Xét $E \rightarrow C$ → E là một phần của $EK \Rightarrow vi$ phạm 2NF

→ Q chỉ đạt 1NF. Vi phạm 2NF vì có phụ thuộc vào phần khóa.

Câu 6. Cho lược đồ quan hệ Q(S,I,D,M)

 $F = \{f_1:SI \rightarrow DM; f_2:SD \rightarrow M; f_3:D \rightarrow M\}$

a) Tính bao đóng D+, SD+, SI+

$$D^+ = \{D, M\} \text{ (vi } D \rightarrow M)$$

$$SD^+ = \{S, D, M\} \text{ (vì } SD \rightarrow M)$$

$$SI^+ = \{S, I, D, M\} = \{S, I, D, M\}$$
 (vì $SI \rightarrow D, M \Rightarrow SI^+ = toàn bộ thuộc tính Q)$

b) Tìm tất cả các khóa của Q

Lược đồ Q có 4 thuộc tính: S, I, D, M

Ta tìm tập thuộc tính có bao đóng chứa tất cả 4 thuộc tính ⇒ là khóa Xét:

 $SI^+ = \{S, I, D, M\} \Rightarrow SI là một khóa$

Các tập con của SI (như S, I, D...) đều không có bao đóng phủ toàn bộ Q

→ Không có khóa nhỏ hơn SI

Tập khóa của Q là: {SI}

c) Tìm phủ tối thiểu của F

Thực hiện chuẩn hóa vế phải và loại bỏ phụ thuộc dư:

Chuẩn hóa vế phải:

$$SI \rightarrow D$$

$$SI \rightarrow M$$

$$SD \rightarrow M$$

$$D \rightarrow M$$

Xét loại bỏ phụ thuộc dư:

$$SI \rightarrow M$$
 là dư vì: $SI \rightarrow D$ và $D \rightarrow M \Rightarrow SI \rightarrow M$

$$SD \rightarrow M$$
 cũng là dư vì $D \rightarrow M \Rightarrow SD \rightarrow M$

Phủ tối thiểu Fmin =
$$\{SI \rightarrow D, D \rightarrow M\}$$

d) Xác định dạng chuẩn cao nhất của Q

Xét 1NF: Mọi quan hệ đều đạt 1NF

Xét 2NF: Q đạt 2NF vì không có thuộc tính không khóa nào phụ thuộc riêng vào một phần của khóa chính SI (phụ thuộc duy nhất là D → M và D không phải thuộc khóa)

Xét 3NF: Có phụ thuộc $D \rightarrow M$, trong đó D không là siêu khóa và M là thuộc tính không khóa \Rightarrow vi phạm 3NF

Xét BCNF:

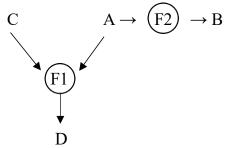
SI → D: SI là khóa ⇒ đúng BCNF

D → M: D không phải siêu khóa ⇒ vi phạm BCNF

Dạng chuẩn cao nhất mà Q đạt được là: 2NF

Câu 7. Kiểm Tra Dạng Chuẩn

a) $Q(A,B,C,D) F=\{CA \rightarrow D; A \rightarrow B\}$



Từ đồ thị trên, ta thấy: C và A là nút gốc.

=> Khóa của Q phải chứa thuộc tính CA.

$$CA^{+} = \{C, A, D, B\} = Q^{+}$$

=> Q có CA là khóa.

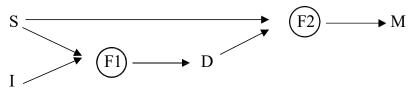
Mọi phụ thuộc hàm trong F đều đã có vế phải một thuộc tính. $F=\{CA \rightarrow D; A \rightarrow B\}$ => Đạt dạng chuẩn 1.

Ta có: $A \subset CA$ mà $A \to B$, trong đó B là thuộc tính không khóa (thuộc tính B không phụ thuộc đầy đủ vào khóa)

=> Không đạt dạng chuẩn 2.

Vậy Q đạt dạng chuẩn 1.

b)
$$Q(S,D,I,M) F={SI \rightarrow D; SD \rightarrow M}$$



Từ đồ thị trên, ta thấy: S, I và D là nút gốc.

=> Khóa của Q phải chứa thuộc tính SID.

$$SID^{+} = \{S, I, D, M\} = Q^{+}$$

=> Q có SID là khóa.

Mọi phụ thuộc hàm trong F đều đã có vế phải một thuộc tính. F={SI→D; SD→M} => Đạt dạng chuẩn 1.

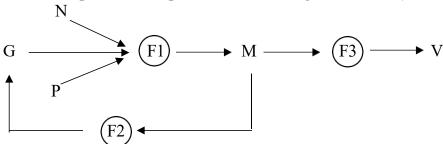
Ta có: $SD \subset SID$ mà $SD \to M$, trong đó M là thuộc tính không khóa (thuộc tính M không phụ thuộc đầy đủ vào khóa).

=> Không đạt dạng chuẩn 2.

Vậy Q đạt dạng chuẩn 1.

c)
$$Q(N,G,P,M,GV) F=\{N,G,P\rightarrow M; M\rightarrow GV\}$$

Phân rã vế phải của các phụ thuộc hàm trong F, ta có: $F=\{N,G,P\rightarrow M; M\rightarrow G; M\rightarrow V\}$



Từ đồ thị trên, ta thấy: N, G và P là nút gốc.

=> Khóa của Q phải chứa thuộc tính NGP.

$$NGP^{+} = \{N, G, P, M, GV\} = Q^{+}$$

=> Q có NGP là khóa.

Mọi phụ thuộc hàm trong F đều đã có vế phải một thuộc tính. F= $\{N,G,P\rightarrow M; M\rightarrow G; M\rightarrow V\}$

=> Đạt dạng chuẩn 1.

Ta có: $N,G,P \rightarrow M \Rightarrow M$ là thuộc tính không khóa phụ thuộc đầy đủ vào khóa.

$$M \rightarrow G$$

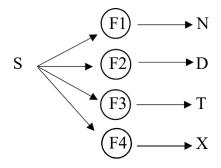
 $M \rightarrow V$

Thuộc tính không khoá G, V phụ thuộc bắc cầu vào khóa NGP thông qua M.

=> Đạt dạng chuẩn 2 nhưng không đạt dạng chuẩn 3.

Vậy Q đạt dạng chuẩn 2.

d) Q(S,N,D,T,X)
$$F=\{S\rightarrow N; S\rightarrow D; S\rightarrow T; S\rightarrow X\}$$



Từ đồ thị trên, ta thấy: S là nút gốc.

=> Khóa của Q phải chứa thuộc tính S.

$$S^+ = \{N, D, T, X\} = Q^+$$

=> Q có S là khóa.

Mọi phụ thuộc hàm trong F đều đã có vế phải một thuộc tính. $F=\{S\rightarrow N; S\rightarrow D; S\rightarrow T; S\rightarrow X\}$

=> Đạt dạng chuẩn 1.

Mọi thuộc tính không khóa của Q đều phụ thuộc đầy đủ vào khóa S.

=> Đạt dạng chuẩn 2.

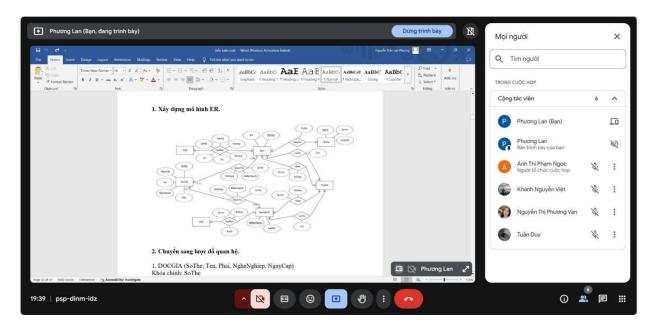
Ta có mọi phụ thuộc hàm với vế trái S là siêu khóa. => Đạt dạng chuẩn 3 và chuẩn BC.

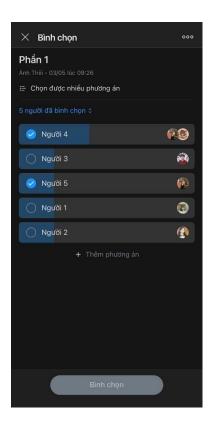
Vậy Q đạt dạng chuẩn BC.

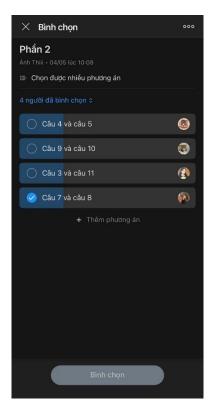
BẢNG PHÂN CÔNG NHIỆM VỤ

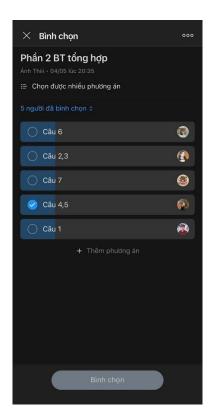
MSSV	HỌ VÀ TÊN	CÔNG VIỆC ĐƯỢC PHÂN CÔNG	MỨC ĐỘ HOÀN THÀNH(%)
23699051	Nguyễn Tuấn Duy	Xây dựng và vẽ mô hình ER, BT câu 9, câu 10 và BT tổng hợp câu 6, ppt	100%
20016691	Nguyễn Việt Khánh	Cài đặt CSDL - Tạo Database và Nhập Dữ liệu, BT câu 1, câu 2 và BT tổng hợp câu 1	100%
23666431	Nguyễn Trần Lan Phương	Đặt câu hỏi và trả lời 2 select, 2 update, 2 delete, BT câu 4, câu 5 và BT tổng hợp câu 7,ppt	100%
23686911	Phạm Ngọc Ánh Thi	Đặt câu hỏi và trả lời 2 group by, 2 sub query, 2 câu bất kì, BT câu 6, câu 7, câu 8 và BT tổng hợp câu 4, câu 5, làm Word	100%
23678481	Nguyễn Thị Phương Vân	Chuyển sang lược đồ quan hệ, BT câu 3, câu 11 và BT tổng hợp câu 2, câu 3	100%

MINH CHỨNG LÀM VIỆC NHÓM









TRUY VẤN CÁ NHÂN

Thành viên 1: Nguyễn Tuấn Duy

Câu 1: Tìm tất cả các sách có ít nhất một lần xuất bản mà có giá lớn hơn 200.000 đồng và tình trạng sách là "tốt".

SELECT S.MASACH, S.TENSACH, L.NAM_XUATBAN, L.GIA, C.TINHTRANG FROM SACH S

JOIN LAN XUAT BAN L ON S.MASACH = L.MASACH

JOIN CUON SACH C ON S.MASACH = C.MASACH

WHERE L.GIA > 200000 AND C.TINHTRANG = 'Tốt';

Câu 2: Liệt kê các tác giả có ít nhất 2 cuốn sách được xuất bản trong năm 2020, bao gồm tên tác giả và số lượng sách xuất bản.

SELECT A.TEN_TAC_GIA, COUNT(S.MASACH) AS SO_LUONG_SACH

FROM TAC GIA A

JOIN SACH S ON A.MATG = S.MATG

JOIN LAN XUAT BAN L ON S.MASACH = L.MASACH

WHERE L.NAM XUATBAN = 2020

GROUP BY A.TEN TAC GIA

HAVING COUNT(S.MASACH) >= 2;

Câu 3: Tìm danh sách độc giả đã mượn ít nhất 3 cuốn sách trong năm 2025, bao gồm tên độc giả và số lượng sách đã mượn.

SELECT D.TEN, COUNT(M.MASACH) AS SO LUONG SACH MUON

FROM DOC GIA D

JOIN MUON M ON D.SO THE = M.SO THE

WHERE M.NGAY MUON BETWEEN '2025-01-01' AND '2025-12-31'

GROUP BY D.TEN

HAVING COUNT(M.MASACH) >= 3;

Câu 4: Liệt kê các cuốn sách bị mượn quá hạn trong tháng 5 năm 2025, bao gồm mã sách, tên sách, ngày mươn, và ngày trả.

SELECT S.MASACH, S.TENSACH, M.NGAY MUON, M.NGAY TRA

FROM CUON SACH C

JOIN MUON M ON C.MASACH = M.MASACH

JOIN SACH S ON M.MASACH = S.MASACH

WHERE M.NGAY_TRA < CURRENT_DATE AND M.NGAY_TRA BETWEEN '2025-05-01' AND '2025-05-31';

Câu 5: Tìm tất cả các độc giả mượn báo tạp chí trong năm 2025, bao gồm tên độc giả và số lượng báo tạp chí đã mượn.

SELECT D.TEN, COUNT(M.MATL) AS SO_LUONG_BAO_TAP_CHI_MUON FROM DOC GIA D

JOIN MUON M ON D.SO THE = M.SO THE

JOIN BAO TAP CHI B ON M.MATL = B.MATL

WHERE M.NGAY MUON BETWEEN '2025-01-01' AND '2025-12-31'

GROUP BY D.TEN;

Thành viên 2: Nguyễn Việt Khánh

Câu 1: Danh sách các cuốn sách có tình trạng "rách" hoặc "mất trang" SELECT MaTaiLieu, TuaDe, SoThuTu, TinhTrang FROM CuonSach WHERE TinhTrang IN ('rách', 'mất trang');

Câu 2: Danh sách các tác giả có ít nhất 3 cuốn sách đã được xuất bản SELECT TG.MaTacGia, TG.TenTacGia, COUNT(*) AS SoSach FROM TacGia TG
JOIN Sach_TacGia STG ON TG.MaTacGia = STG.MaTacGia
JOIN Sach S ON STG.MaSach = S.MaSach
GROUP BY TG.MaTacGia, TG.TenTacGia
HAVING COUNT(*) >= 3;

Câu 3: Danh sách các độc giả đã từng mượn báo_tạp chí trong năm 2024 SELECT DISTINCT DG.SoThe, DG.Ten FROM DocGia DG JOIN Muon M ON DG.SoThe = M.SoThe JOIN TaiLieu TL ON M.MaTaiLieu = TL.MaTaiLieu WHERE TL.Loai = 'bao_tap_chi' AND YEAR(M.NgayMuon) = 2024;

Câu 4: Tổng số cuốn sách đang được mượn theo từng tựa đề SELECT S.TuaDe, COUNT(*) AS SoLuongDangMuon FROM CuonSach CS
JOIN Sach S ON CS.MaSach = S.MaSach
JOIN Muon M ON CS.MaTaiLieu = M.MaTaiLieu
WHERE M.NgayTra IS NULL
GROUP BY S.TuaDe;

Câu 5: Danh Sách các báo/ tạp chí còn tồn kho SELECT TuaDe, LanXuatBan, SoLuongNhap, SoLuongConLai FROM BaoTapChi WHERE SoLuongConLai > 0;

Thành viên 3: Nguyễn Trần Lan Phương

Câu 1: Liệt kê tên các tựa đề sách có nhiều hơn 1 tác giả. SELECT S.TuaDe FROM Sach S
JOIN SangTac ST ON S.STT = ST.STT
GROUP BY S.TuaDe
HAVING COUNT(DISTINCT ST.MaTG) > 1

Câu 2: Tìm tên độc giả mượn nhiều sách nhất

```
FROM DocGia D
JOIN MuonTraSach M ON D.SoThe = M.SoThe
GROUP BY D.SoThe, D.Ten
ORDER BY COUNT(DISTINCT M.STT) DESC
Câu 3: Liệt kê tên sách mà tất cả các độc giả đều đã mượn ít nhất một lần
SELECT S.TuaDe
FROM Sach S
WHERE NOT EXISTS (
      SELECT *
      FROM DocGia D
      WHERE NOT EXISTS (
         SELECT *
         FROM MuonTraSach M
         WHERE M.SoThe = D.SoThe AND M.STT = S.STT)
Câu 4: Cập nhật tình trạng mượn trong bảng MuonTra thành 'Lỗi nặng' khi tài liệu có
năm xuất bản trước năm 2000, SLCon hiện tại < 2 và tình trang là "Rách" hoặc "Mất".
UPDATE M
SET TinhTrang = 'Lỗi năng'
FROM MuonTraSach M
JOIN Sach S ON M.STT = S.STT
JOIN BaoTapChi B ON M.MaTL = B.MaTL
WHERE (S.NamXB < 2000 OR (B.NamXB < 2000 AND B.SLCon < 2))
AND M. TinhTrang IN ('Rách', 'Mất')
Thành Viên 4: Phạm Ngọc Ánh Thi
Câu 1:Liêt kê tên độc giả, tưa đề sách đã mươn, và ngày mươn
SELECT dg.Ten, tl.TieuDe, mtl.NgayMuon
FROM DocGia dg
JOIN MuonTaiLieu mtl ON dg.SoThe = mtl.SoThe
JOIN TaiLieu tl ON mtl.MaTaiLieu = tl.MaTaiLieu
WHERE tl.Loai = 'Sach'
Câu 2: Cập nhật tình trạng của những cuốn sách đã được mượn hơn 1 năm và chưa trả
UPDATE CuonSach cs
SET TinhTrang = 'CanKiemTra'
WHERE EXISTS (
  SELECT 1
  FROM MuonTaiLieu mtl
  WHERE mtl.MaTaiLieu = cs.MaTaiLieu
   AND mtl.SoCuon = cs.SoCuon
```

SELECT TOP 1 D.Ten

```
AND mtl.NgayTra IS NULL
AND mtl.NgayMuon < DATE SUB(CURDATE(), INTERVAL 1 YEAR))
```

Câu 3:Xoá các độc giả không mượn sách trong vòng 3 năm qua DELETE FROM DocGia WHERE SoThe NOT IN

(SELECT DISTINCT SoThe

FROM MuonTaiLieu

WHERE NgayMuon >= DATE SUB(CURDATE(), INTERVAL 3 YEAR))

Câu 4:Liệt kê tên độc giả đã từng mượn tài liệu có giá cao nhất

SELECT dg.Ten

FROM DocGia dg

WHERE dg.SoThe IN (

SELECT DISTINCT mtl.SoThe

FROM MuonTaiLieu mtl

JOIN LanXuatBan lxb ON mtl.MaTaiLieu = lxb.MaTaiLieu AND mtl.LanXuatBan = lxb.LanXuatBan

WHERE lxb.Gia = (SELECT MAX(Gia) FROM LanXuatBan))

Thành viên 5: Nguyễn Thị Phương Vân

Câu 1: Liệt kê tên độc giả, tên sách và tình trạng của cuốn sách mà độc giả đó đã mượn.

SELECT dg.ten_doc_gia, tl.ten_tai_lieu, cs.tinh_trang

FROM doc_gia dg

JOIN muon tra mt ON dg.ma doc gia = mt.ma doc gia

JOIN cuon sach es ON mt.ma cuon sach = cs.ma cuon sach

JOIN lan xuat ban lxb ON cs.ma lan xuat ban = lxb.ma lan xuat ban

JOIN tai lieu tl ON lxb.ma tai lieu = tl.ma tai lieu;

Câu 2: Cập nhật tình trạng cuốn sách có mã là 'CS001' thành 'mất trang'.

UPDATE cuon sach

SET tinh trang = 'mất trang'

WHERE ma cuon sach = 'CS001';

Câu 3: Xóa thông tin mượn trả của độc giả có mã 'DG123'.

DELETE FROM muon tra

WHERE ma doc gia = 'DG123';

Câu 4: Đếm số lượng cuốn sách theo từng tựa đề sách.

SELECT tl.ten tai lieu, COUNT(cs.ma cuon sach) AS so luong

FROM cuon sach cs

JOIN lan xuat ban lxb ON cs.ma lan xuat ban = lxb.ma lan xuat ban

JOIN tai lieu tl ON lxb.ma tai lieu = tl.ma tai lieu

GROUP BY tl.ten tai lieu;